明細書

在庫引き当て管理方法および在庫引き当て管理システム

技術分野

本発明は、複数の部品により組み立てられる部品の出荷処理のための指示書を 発行するような場合に、コンピュータを用いて最適な在庫部品を自動的に選別し て引き当てるようにする在庫引き当て管理方法および管理システムに関する。

背景技術

製造元と顧客とが直接取引をするビジネスでは、インターネットのようなネットワークを利用した商取引がますます広く普及する傾向にある。サーバはインターネットを通じて顧客に商品情報を提供し、顧客は自己の端末を操作して好みの商品を選択する。顧客は購入を希望する商品の仕様やオプション部品を選択すると、オンラインでサーバに対して正式な見積もり書を要求する。サーバが見積もり書を返すと顧客はその内容を確認した上で発注をする。サーバは顧客から受注をするとホストコンピュータに受注情報を渡す。ホストコンピュータは、その受注情報をもとに商品を構成する部品の出荷処理のための指示書等を自動的に発行する。指示客はパーソナルコンピュータの組立工場や倉庫や管理部門等に転送されて、出荷業務が進められる。受注から指示客発行までを全てコンピュータで自動的に処理すれば、販売コストを大幅に削減できる。

ところで、上記のような従来の技術には、次のような解決すべき課題があった。 顧客に正式な見積書を発行する段階では、商品を構成する部品の在庫を確認して、 使用部品の引き当てを行う。即ち、必要な全ての部品の在庫を確認できた後に見 積書を発行する。ところが、顧客に見積書を発行してから正式に受注があるまで、 ある程度の時間が経過する場合が少なくない。また、正式に受注があっても、入 金が確認されるまで、出荷出来ない場合もある。その間にもオンラインでサーバ に接続された多数の顧客から次々に受注がある。ここで、見積もり段階で引き当 てが行われた部品を確保したまま、他の部品を受注に引き当てていくと、見積も りを出しても受注が無いような場合に、その部品が出荷されないままになってし

R:849

2

まう。こうしたケースで、部品の先入れ先出し処理等のために部品の引き当てを 適正化する処理を自動化することが望まれる。

発明の闘元

本発明は以上の点を解決するため次の構成を採用する。

受注情報に基づいて在庫品リスト中に存在する部品を引き当てた、受注部品リ ストを生成して、コンピュータの記憶装置に記憶させた後、受注確定後に、最新 の在庫品リスト中に存在する各部品について、出荷の優先順位を示す優先順位情 報を参照して、上記各部品の中で最も優先順位の高いものを再引き当てした、確 定部品リストを生成する処理を実行することを特徴とする在庫引き当て管理方法。

受注情報は、部品の見積もりや顧客の発注等の処理を含む。受注が確定するの は、顧客からの入金等の手続き後である。部品は完成品でも部分品でもよい。こ の発明は、受注時に在庫品リスト等を参照して引き当てられた部品が、受注から 受注確定までの間に在庫切れ等を生じたとき、自動的に等価な部品を引き当てる ようにコンピュータ処理をする発明である。受注部品リストに対応するように、 在庫品リスト中に含まれる部品が一つずつ引き当てられる。在庫品リスト中に存 在する各部品には、それぞれ出荷の優先順位を示す優先順位情報が付加されてい る。その中から最も優先順位の高いものが先に出荷の対象になる。

在庫切れを生じていなくても、白動的に再引き当てによる先入れ先出し処理を 行うことができる。即ち、既に受注情報に基づいて引き当て済みの部品も、再引 き当ての時点で在庫品として存在すれば、先人れ先出し処理を考慮して、確定し た受注のために引き当てることができる。

等価な部品には、例えば型番が同じでも製造元が違うもの、同じ製造元のもの でも製造日が違うもの、型番が同じでも仕入価格が違うもの等がある。部品は、 実際に売買される商品の部品のほか、各種のサービスに含まれる無形のオプショ ン等も含む。コンピュータの記憶装置には、最新の在庫品リストに加えて、受注 処理のために引き当てられる各部品群の優先順位情報が含まれる。優先順位情報 とは、2以上の等価な部品があったとき、いずれの部品を優先的に出荷するかを

示す情報である。 L.記の確定部品リストに基づいて出荷指示等を行えば、自動的 に、先入れ先出し管理といった在庫部品の引き当ての最適化ができる。

構成1に記載の在庫引き当て管理方法において、優先順位情報には、部品の仕入 れ時に応じて順位付けをした情報が含まれることを特徴とする在庫引き当て管理 为法。

等価な在庫品が複数有る場合には、そのいずれかを引き当てる。いずれを引き 当ててもよいが、例えば部品の仕入れ時が古いほど優先順位を高くしておく。こ れにより、各部品や代替え部品の中で先入れ先出し管理が可能になる。

構成1に記載の在庫引き当て管理方法において、優先順位情報には、部品の仕入 れ価格に応じて順位付けをした情報が含まれることを特徴とする在庫引き当て管 理方法。

例えば部品の仕入れ価格が改定されている場合に、仕入価格の高いものほど優 先順位を高くする。部品の仕入れ価格は通常、次第に値下がりするから、価格の 改定前のものを優先すれば、先入れ先出し管理が可能になる。価格が同じ場合に は、例えば製造時の優先順位情報を基準にするとよい。

構成1に記載の在庫引き当て管理方法において、優先順位情報には、部品の仕様 に応じて順位付けをした情報が含まれることを特徴とする在庫引き当て管理方法。 部品の仕様が改定されている場合に、仕様改定前のものを優先すれば、先入れ 先出し管理が可能になる。仕様が同じ場合には、例えば製造時の優先順位情報を 基準にする。

構成1に記載の在庫引き当て管理方法において、受注部品リストは、在庫品リス ト中に実際に存在する部品を引き当てて生成されることを特徴とする在庫引き当 て管理方法。

受注時に在庫を確認した部品を具体的に引き当てておく方法である。

〈構成6〉

概成1に記載の在庫引き当て管理方法において、受注部品リストは、在庫品リスト中に存在する部品の部品名を表示して生成されることを特徴とする在庫引き当て管理方法。

受注時に在庫があれば、その部品名のみを受注部品リストに表示し、実際の具体的な引き当ては受注確定後に行う方法である。

(構成7)

構成1に記載の在庫引き当て管理方法において、確定部品リストは、受注部品リストにリストアップされた部品を含む、在庫品リスト中に存在する全ての等価な部品の中から、優先順位の最も高いものを再引き当てして生成されることを特徴とする在庫引き当て管理方法。

受注部品リストの引き当ては仮引き当てとし、受注確定後に在庫リストに有る 全ての等価な部品の優先順位を調べて、再引き当ての最適化を図っている。

〈構成8〉

構成1に記載の在庫引き当て管理方法において、確定部品リストは、受注部品リストにリストアップされた部品であって在庫品リスト中に存在しない部品について、等価な部品の中から優先順位の最も高いものを再引き当てして生成されることを特徴とする在庫引き当て管理方法。

受注部品リストの中で、受注確定時に在庫の無くなっているものだけについて、 再引き当てを行う方法である。

(構成9)

構成1乃至8のいすれかに記載の在庫引き当て管理方法において、完成品を幹に配置し、同一の幹から分岐した複数の枝にそれぞれ等価な部品を配置するようにした、トリー状のリストにより、上記完成品を組み立てるための優先順位の最も高い組合せ部品を引き当てることを特徴とする在庫引き当て管理方法。

トリーの最も根元に近い幹には完成品が配置される。各枝は、それぞれその枝に配置された部品を組み立てるための部品の、幹になることがある。こうして、 自由に分岐したトリー状のリストが得られる。このリストを、優先顧位を考慮し ながら、根元からいずれかの終端の枝までたどったとき、そのたどった経路に配

Б

置されたすべての部品が、根元に配置された完成品を組み立てるための組合せ部 品となる。これにより、組合せ部品引き当てのコンピュータ処理が簡潔にできる。

構成9に記載の在庫引き当て管理方法において、分岐した複数の枝のうちのいず れかを選択しながら、上記トリー状のリストを根元からいずれかの終端の枝まで たとったとき、そのたどった経路に配置されたすべての部品は、相互に組合せて 正常に機能する部品のみからなるように、上記トリー状のリストを生成すること を特徴とする在庫引き当て管理方法。

等価な部品でもその付属品が異なる場合には、その部品と付属品の組合せも明 確になる部品リストが必要である。トリー状のリストを作成しておけば、このリ ストを順にたどるだけで一意的に正しい全ての部品の引き当てが可能になる。こ れに優先順位を考慮した処理をすれば、自動的に最適な部品の組合せが選択でき る。

構成10に記載の在庫引き当て管理方法において、在庫品リストと優先順位情報 に基づいて、分岐した複数の板のうちのいずれかを選択しながら、上記トリー状 のリストを根元からいずれかの終端の枝までたどったとき、そのたどった経路に 配置されたすべての部品が、根元の完成品を組み立てるための優先順位の最も高 い組合せ部品となるように、各部品を引き当てることを特徴とする在庫引き当て

この手順により、コンピュータは、人の補助的な操作無しに、トリー状のリス 管理方法。 トからただちに在庫品リストと優先順位情報を考慮した部品の組合せリストを生 成し、出荷指示等を発行できる。

受注情報に基づいて在庫品リスト中に存在する部品を引き当てた、受注部品リス トを生成して、コンピュータの記憶装置に記憶させる受注部品リスト生成手段と、 受注確定後に、最新の在庫品リスト中に存在する各部品について、出荷の優先順 位を示す優先順位情報を参照して、上記各部品の中で最も優先順位の高いものを

R:849

ĥ

再引き当てした、確定部品リストを生成する処理を実行する確定部品リスト生成 手段とを備えたことを特徴とする在庫引き当て管理システム。

構成しの方法を実施するためのシステムの発明である。

構成12に記載の在庫引き当て管理システムにおいて、確定部品リスト生成手段 は、完成品を幹に配置し、同一の幹から分岐した複数の枝にそれぞれ等価な部品 を配置するようにした、トリー状のリストにより、上記完成品を組み立てるため の優先順位の最も高い組合せ部品を引き当てることを特徴とする在庫引き当て管 理システム。

構成りの方法を実施するためのシステムの発明である。

THE WALL

13 構成13に記載の在庫引き当て管理システムにおいて、上記トリー状のリストは、 分岐した複数の枝のうちのいずれかを選択しながら、上記トリー状のリストを根 元からいずれかの終端の枝までたどったとき、そのたどった経路に配置されたす べての部品は、相互に組合せて正常に機能する部品のみからなることを特徴とす る在庫引き当て管理システム。

構成10の方法を実施するためのシステムの発明である。

構成14に記載の在庫引き当て管理システムにおいて、等価部品リスト生成手段 は、在庫品リストと優先順位情報に基づいて、分岐した複数の枝のうちのいすれ かを選択しながら、上記トリー状のリストを根元からいずれかの終端の枝までた どったとき、そのたどった経路に配置されたすべての部品が、根元の完成品を組 み立てるための優先順位の最も高い組合せ部品となるように、各部品を引き当て ることを特徴とする在庫引き当て管理システム。

構成11の方法を実施するためのシステムの発明である。

受注情報に基づいて在庫品リスト中に存在する部品を引き当てた、受注部品リス トを生成して、コンピュータの記憶装置に記憶させる処理と、受注確定後に、最 新の在庫品リスト中に存在する各部品について、出荷の優先順位を示す優先順位

情報を参照して上記各部品の中で最も優先順位の高いものを再引き当てした、確 定部品リストを生成する処理とを順に実行するコンピュータブログラムを記録し たコンピュータ読み取り可能な記録媒体。

図面の簡単な説明

図1は、本発明のシステムの具体例を示すブロック図である。

図2は、優先順位の内容説明図である。

図3は、本発明のシステムの動作フローチャートである。

図4は、(a)と(b)はそれぞれ本発明のシステムの異なる動作例を示す説

図5は、等価部品リストの内容と優先順位に基づいて生成された確定部品リス 明図である。 トの内容の説明図である。

図6は、確定部品リスト生成手段の動作を説明するフローチャートである。

発用を実施するための最良の形態

以下、本発明の実施の形態を具体的に説明する。

このシステムは、例えば次のようなケースで商品を構成する部品引き当ての最適 化に利用される。よず、4人の顧客以1, K2, K3, K4からの商品の受注に 従って、各顧客のためにそれぞれその商品の部品A1、A1、A2、A2の引き 当てを行う。部品A1とA2は全く同等の等価なもので、どちらを引き当てても よいが、製造日はA1のほうが古いとする。これらの部品は受注の時点で在庫を 確認してある。ところが、顧客K1とK4からすぐに入金があって受注が確定し たが、顧客K2とK3からは入金が遅れて、受注確定が遅くなった。この場合に、 顧客K1とK1の受注が確定した時点で、部品の再引き当てを行う。即ち、顧客 K1とK4のためにそれぞれ部品A1、A1の再引き当てを行う。その後、顧客 K2とK3の受注が確定した時点で、顧客K2とK3のためにそれぞれ部品A2、 A2の再引き当てを行う。その結果、等価な部品A1、A1、A2、A2が、受 注時の引き当て順にかかわらず、製造日の古い順番に出荷される。

ここで、例えばパーソナルコンピュータの直販システムを考える。顧客がパー ソナルコンピュータの仕様を詳細に指定できるようにすると、パーソナルコンピ ュータの様々な部品が一括して受注の対象になる。これらの各部品について、受 注時にそれぞれ在庫状況を考慮した引き当て処理が必要になる。部品点数が多い とその受社確定時の再引き当て処理は非常に複雑になる。本発明では、こうした 再引き当て処理をコンビュータにより自動化する。

図1は、本発明のシステムの具体例を示すブロック図である。

図のシステムは、サーバ10と、受注部品リスト生成手段11と、確定部品リス ト生成手段12と、記憶装置21、22、23、24とを備える。記憶装置21 には、受注部品リスト31が記憶されている。この受注部品リスト31は、顧客 から受注をしたときに在庫部品を引き当てて生成したものである。この例では受 注確定前のものを受注部品リスト31と呼び、受注確定後に再引き当て処理をし て生成したものを確定部品リスト34と呼ぶことにする。

記憶装置22には在庫品リスト32が記憶されている。在庫品リスト32は適 切なタイミングでアップデートされる最新のものである。 受注部品リスト生成手 段11は、受注時に、この在庫品リスト32を参照して、在庫を確認した上で受 注部品リストを生成する処理を実行するコンピュータプログラムである。記憶装 置23には、優先順位情報33が記憶されている。優先順位情報33は、2以上 の等価な部品があったとき、いすれの部品を優先的に出荷するかを示す情報であ る。この情報は部品の先入れ先出し管理等の目的で利用される。確定部品リスト 生成手段12は、受注が確定したとき、在庫品リスト32と優先順位情報33と を参照して、確定部品リストを生成する処理を実行するコンピュータプログラム である。

図2は、優先順位情報の内容説明図である。

2以上の等価な部品があったとき、先入れ先出し管理のためには原則として古い 方から順番に出荷する。従って、受注確定時には最も古い部品を選んで引き当て をする。部品が新しいか占いかは、例えば仕入れ時を基準に判断する。また、仏 入れ時のみならず、部品の出荷順を決める要素はいくつも考えられる。図のよう に、仕入れ価格、仕様、その他の様々な要素を総合的に判断して、どの部品を先

に出荷すべきかという優先順位を決める。その結果が総合順位という欄に記録されている。それぞれ型番等が異なるだけの等価な部品の場合には、この優先順位 情報に基づいて自動的にどれから先に引き当てを行うかを判断する。型番が同一 で優先順位も同一の複数の部品の場合にはどれから先に引き当てを行っても良い。

図の例では、部品名Aの在庫部品の種類はA1,A2,A3,A4である。これらの在庫数も記録されている。確定部品リスト生成手段12は、受注確定時に、いずれの部品も十分に在庫があるかどうか調べる。在庫があれば、総合順位に基づいて、まず、部品A1を優先的に引き当てる。部品A1が無くなったら総合順位2番目の部品A2を引き当てる。この部品A2が無くなったら総合順位3番目の部品A3を引き当てるように動作する。

なお、ここで、最初に説明した例を用いて、在庫品リストのデータ処理を説明する。例えば在庫品リストに、部品A1、A1、A2、A2があったとする。各顧客から受注があったときは、それぞれ部品A1、A1、A2、A2の引き当てを行う。これらの部品引き当てのつど、部品の属性データの部分に、引き当て済みを示すフラグを立てる。最初の受注があったときの引き当てはフラグが立っていないものが対象になる。部品A1とA2は全く同等の等価なもので、どららを引き当ててもよいが、製造日はA1のほうが古いとする。その後、顧客K1とK4からすぐに入金があって受注が確定した。顧客K2とK3からは入金が遅れて、受注確定が遅くなった。この場合に、顧客K1とK4の受注が確定した時点で、フラグが立っている部品も含めて、部品A1、A2、A2を対象とする部品の再引き当てを行う。

なお、この例では全ての部品A1、A1、A2、A2にフラグが立っているが、他にフラグの立っていない部品があってもなくても、全ての部品を再引き当ての対象にする。まず、顧客K1とK4のためにそれぞれ部品A1、A1の再引き当てを行う。これで部品A1、A1は引き当てが確定したから、在庫品リストから削除するか、その後の再引き当ての対象から除外する。この時点で、再引き当て可能な部品はA2、A2のみになった。さらに、顧客K2とK3の受注が確定した時点で、顧客K2とK3ので注が確定した時点で、顧客K2とK3ので記が確定した。

10

能な部品は在庫リストから無くなる。以上のような手順で受注時の引き当て順に かかわらず、製造日の古い順番に出荷される。

図3は、本発明のシステムの動作フローチャートである。

この図3と図1とを参照しながら本発明のシステムの具体的な動作を説明する。 まず、ステップS1で、サーバ」0を通じて受注情報15が入力される。その受 注情報15は部品名A,B,C,Dという内容のものとする。ステップS2で、 受注部品リスト生成手段11が在庫品リスト32を参照する。そして受注情報に 応じて、在庫のある部品A2,B3,C1,D2を引き当てる。ステップS3で、 生成された受注部品リスト31が記憶装置21に記憶される。

次のステップS4で、サーバ10を通じて受注確定情報16か入力される。ス テップS5で、確定部品リスト生成手段12は、記憶装置21から受注部品リス ト31を読みだす。さらにステップS6で最新の在庫品リスト32を参照して、 受注部品リスト31中の部品と同一の部品名のものについて、在庫の有る部品の みをリストアップする。例えば部品A2の在庫が無いとすると、部品名Aについ て、部品A1,A3,A4をリストアップする。次のステップS7で優先順位情 報33を参照して、リストアップした部品の中で優先的に出荷するものを選択す る。ここで、部品A3が選択されたとする。ステップS8では選択した部品A3 を確定部品リストに書き込む。

次にステップS9で全ての部品についてステップS6からステップS8の処理 が終了したかどうかを判断する。終了していなければ、ステップS6へ戻る。全 ての部品についてステップSBからステップSBの処理が終了すると、ステップ S10で確定部品リストを記憶装置24に曇ぎ込んで一連の処理を終了する。記 憶装置24に記憶された確定部品リスト34は、その後、出荷部門等に転送され、 例えば手配書の印刷等に使用される。

図40)(a)と(b)はそれぞれ本発明のシステムの異なる動作例を示す説明 図である。

図4 (a)では、受注部品リスト生成手段11は、受注情報15に基づいて、受 注部品の部品名をのみを列挙した受注部品リストを生成する。即ち、受注部品リ スト生成手段11は、在陣品リスト32を参照して対応する部品名の有無を確認

するだけで、受注情報15をそのまま記憶装置21に記憶させる。即ち、部品の 在庫の有無の確認や引き当てはしなくてもよい。受注部品が在庫品の対象部品か どうか受注時に確認済みであれば、受注情報からそのまま受注部品リストを生成 すればよい。即ち受注部品リスト生成手段11は、在庫品リストを参照しなくて もよい。その後受注が確定したときは上記の例と全く同様の手順で確定部品リスト を作成する。この例の場合、受注部品リストの生成処理が簡単になり、また記 億しておくデータも簡単になる。さらに、常に最新の在庫品リスト32と優先順 位情報を参照して確定部品リスト34を生成するので、確実にその最適化ができ る。

図4 (b)では、受注部品リスト生成手段11が在庫品リスト32と優先順位情報33とを参照して、優先順位を考慮した受注部品リスト31を生成する。こうすれば、確定部品リスト4成手段12は、在庫品が存在する限り、受注部品リスト31の内容をそのまま使用して確定部品リスト34を生成すればよい。即ち、各部品について在庫品が無い場合に限り、優先順位情報を参照して部品の再引き当てをすればよい。

なお、図1を用いて説明した例と図4(α)を用いて説明した例の場合でも、 確定部品リスト生成手段12は、在庫品が存在する限り、受注部品リスト31の 内容をそのまま使用して確定部品リスト34を生成するようにしてもよい。

図5は、等価部品リストの内容と優先順位に基づいて生成された確定部品リストの内容の説明図である。

例えばパーソナルコンピュータの部品には、図のプロセッサ(プロセッサを搭載した基板)とヒートシンクのような組合せ部品が存在する。このような組合せ部品は、セットで引き当てをする必要がある。しかも、ひとつのプロセッサに取り付けられる等価なヒートシンクが2種類あれば、上記の優先順位に従っていずれかを引き当てる必要がある。以下に、こうした組合せ部品について、優先順位情報を利用した部品再引き当て処理の最適化方法を説明する。

等価部品リスト30は、図のように、トリー状に表現をしたいわゆる階層構造 のデータである。この等価部品リスト30は、完成品である「A社製のK型パー ソナルコンピュータ」を幹41の位置に配置し、この幹41から分岐した校42、

R:849

12

43にそれぞれ等価な部品を順に配置するようにしている。このトリーで、プロセッサとヒートシンクの組合せ部品の引き当て処理を説明する。確定部品リストセッサとヒートシンクの組合せ部品の引き当て処理を説明する。確定部品リストアップしたもの35は、優先順位を考慮して引き当てられた組合せ部品をリストアップしたものである。

である。
ここでは、このパーソナルコンピュータに使用することができる等価なプロセッサが2種あるものとした。枝42にはプロセッサ×××を配置し、枝43にはッサが2種あるものとした。枝42にはプロセッサ×××を配置し、枝43にはッサか2種あるものとした。 図の2種のプロセッリは型番が同じで製造日プロセッサッツを配置している。図の2種のプロセッリは型番が同じで製造日プロセッサッツを配置している。図の2種のプロセッリは型番が同じて製造日が異なるものとする。また、製造日が異なるために、付属品であるヒートシンクが異なるものとする。また、製造日が異なるために、付属品であるヒートシンクも少し仕様が異なるという例を示した。

プロセッサ×××に取り付け可能なヒートシンクであって等価なものは2種類あるとする。このとき、プロセッサ×××の配置された枝42を幹と仮定したとき、その枝45にヒートシンクhaを配置し、枝46にヒートシンクhbを配置した。また、プロセッサyyyに取り付け可能なヒートシンクであって等価なもした。また、プロセッサyyyの配置された枝43をのは2種類であったとする。このとき、プロセッサyyyの配置された枝43をのは2種類であったとする。このとき、プロセッサyyyの配置された枝43を幹と仮定したとき、その枝47にヒートシンクhaを配置し、枝48にヒートシンクhaを配置し、枝48にヒートシンクhaを配置した

ンクト c を配置した。
このように、A 社製の K型パーソナルコンピュータを組み立てる場合に等価ないのように、A 社製の K型パーソナルコンピュータを組み立てる場合に等価ない品は、プロセッサだけでも 2 種類あり、そのヒートシンクとの組合せを考慮すると4 種類になる。しかも、ヒートシンク h a はプロセッサ x x x にもプロセッサ y y y にも取り付け可能であるが、ヒートシンク h b はプロセッサ x x x にし サ y y y にも取り付けられず、ヒートシンク h c はプロセッサ y y y にしか取り付けられない。

このような部品の引き当てを人手で行おうとすると、高度な部品知識と多量のマニュアルが必要になる。この例では、コンピュータにより、図のようなトリー状のリストを自動的に生成しておき、完成品を組み立てるための等価な部品の組合せを表す。これにより、受注確定後の部品引き当て処理の際に、適正な部品の組合せを容易に自動的にコンピュータで選択できるようにしている。即ち、図の組合せを容易に自動的にコンピュータで選択できるようにしている。即ち、図の対した複数の核のうちのいずれかを選択しながら、トリー状のリストを根元か

雜:

13

らいずれかの終端の枝までたどったとき、そのたとった経路に配置されたすべて の部品は、相互に組合せて正常に機能する部品のみからなるようにしてある。

図の等価部品リスト30の幹41から破線の矢印のように枝42と枝46とをたとると、A社製のK型パーソナルコンピュータに、プロセッサ×××とヒートたとると、A社製のK型パーソナルコンピュータに、プロセッサ×××とヒートがよったできる。このパーソナルコンピュータの他の部品、例えばハードディスクドラはできる。このパーソナルコンピュータの他の部品、例えばハードディスクドライブ、ディスプレイ等も、同様にして選択をするイブやフロッピーディスクドライブ、ディスプレイ等も、同様にして選択をするとよい。互いに密接な関係のある複数の部品を組み合わせて完成品を得るようなとよい。互いに密接な関係のある複数の部品を組み合わせて完成品を得るようなとよい。互いに密接な関係のある複数の部品を組み合わせて完成品を得るようなとよい。互いに密接な関係のある複数の部品を組み合わせて完成品を得るようなとよい。上げ、大のリストを作成しておけば、コンピュータにより、既に説明を場合に、トリー状のリストを作成しておけば、コンピュータにより、既に説明をした優先順位を考慮した部品の選択をする処理が画ー的に実行できる。

なお、図5に示した等価部品リスト30は、いずれもパーソナルコンピュータの機能上等価であって、自由に選択してパーソナルコンピュータを組み立てて出ってきるものとする。次に、図1に示した確定部品リスト生成手段12の動作を説明する。その概略動作は図1や図3を用いて説明したものと同様であるが、特談明する。その概略動作は図1や図3を用いて説明した場合の特徴的な動作を中心にに図5のトリー状の等価部品リスト30を利用した場合の特徴的な動作を中心にその動作説明を行う。

図6は、確定部品リスト生成手段の動作を説明するフローチャートである。 まず、ステップS1において、図5の等価部品リスト30の幹から全ての枝をた とりながら、各枝に配置された部品名を取得する。こうして、等価部品リスト3 0に配置された全ての部品について、次のステップS2で在庫部品リストを参照 0、ステップS3で在庫の有無を判断する。在庫があればステップS5にジャン し、ステップS3で在庫の有無を判断する。在庫があればステップS5にジャン プする。在庫がないときは、その部品を使うことができないから、その部品を等 の部品リスト30から削除する。このとき、その部品を配置した枝よりトリーの 端側、即ち、幹とは反対の側の枝は全て一括削除する。

ステップS5で全ての部品について上記の処理が終了したかどうかを判断して、ステップS1からステップS5の処理を繰り返す。こうして、等価部品リスト30の各枝に配置された全ての部品の在庫があるように、等価部品リストを整備した後で、優先順位を考慮した部品の選択を開始する。まず、ステップS6で、等価部品リスト30の幹のA社製K型パソコンから順に下方向に枝をたどる。幹か

ら枝に進むときに分岐がなければ、幹や各枝に配置された部品がそのまま確定部品リストに転記されることになる。しかし、図5の例では各枝がそれぞれ2分岐している。分岐している枝を検出したち、優先順位の高い枝を選択する(ステッレステップ、選択した枝の部品を確定部品リストに含める(ステップS8)。ステップS9で、次の枝が無いかどうかを判断し、次の枝があればステップS7、ステップS9で、次の枝が無いかどうかを判断し、次の枝があればステップS7、ステップS9で、次の枝が無いかどうかを判断し、次の枝があればステップS7、ステップS9で、次の枝が無いかどうかを判断し、次の枝があればステップS7、不見同様の処理を繰り返す。以上の動作によって、在庫部品であって優先順位を考慮した最適の部品選択が終了する。

なお、上記の例では、パーソナルコンピュータの受注販売システムを説明したが、この発明は、様々な部品の受注販売に広く採用することができる。完成品とが品の関係ではないが、組合せて販売されるセット部品等は、本発明により最適に任答え部品の引き当てが可能になる。また、例えば旅行社のツアー等のサービな代替え部品の引き当てが可能になる。また、例えばホテルの部屋の割り当てには、等価スにおいてもこの発明が利用できる。例えばホテルの部屋の割り当てには、等価スにおいてもこの発明が利用できる。例えばホテルの部屋の割り当てには、等価スかを受け付けたときは、この発明により自動的に部屋の割りつけの最適化が可込みを受け付けたときは、この発明により自動的に部屋の割りつけの最適化が可込みを受け付けたときは、この発明により自動的に部屋の割りつけの最適化が可

能になる。 また、上記の例では、インターネットを使用した受注販売システムを説明した また、上記の例では、インターネットを使用した受注販売システムを説明した が、本発明は、製造元が部品を受注し、いったんその引き当てをした後で、部品 の製造や出荷のために最終的に部品の再引き当てを行うようなシステムに広く利 用することができる。

なお、上記の具体例に示した各機能プロックは、それぞれ別々のプログラムモジュールにより構成シュールにより構成してもよいし、一体化したプログラムモジュールにより構成してもよい。また、これらの機能プロックの全部または一部を論理回路によるハードウェアで構成しても構わない。また、各プログラムモジュールは、既存のアードウェアで構成しても構わない。また、各プログラムモジュールは、既存のアードウェアで構成しても構わない。また、各プログラムモジュールは、既存のアフリケーションプログラムに組み込んで動作させてもよいし、独立のプログラムとして動作させてもよい。

上記のような本光明を実現するためのコンピュータブログラムは、例えばCD-ROMのようなコンピュータで読み取り可能な記録媒体に記録して、インストールして利用することができる。また、ネットワークを通じてコンピュータのメモリ中にダウンロードして利用することもできる。